特許協力条約

PCT

REC'D 1 0 MAR 2006

WIPO PCT

特許性に関する国際予備報告(特許協力条約第二章)

(法第 12 条、法施行規則第 56 条) [PCT36 条及びPCT規則 70]

出願人又は代理人 の書類記号 P35351-P0	今後の手続きについては、様式PCT/ 	[PEA/416を参照すること。				
国際出願番号 PCT/JP2005/004676	国際出願日 (日. 月. 年) 16.03.2005	優先日 (日.月.年) 24.03.2004				
国際特許分類(I P C) Int.Cl. G06F12/08(2006.01)						
出願人(氏名又は名称) 松下電器産業株式会社						
1. この報告書は、PCT35条に基づきこの国際予備審査機関で作成された国際予備審査報告である。 法施行規則第57条(PCT36条)の規定に従い送付する。						
2. この国際予備審査報告は、この表紙を含めて全部で4 ページからなる。						
3. この報告には次の附属物件も添付されている。 a. M属書類は全部で 4 ~~ ページである。						
☑ 補正されて、この報告の基礎とされた及び/又はこの国際予備審査機関が認めた訂正を含む明細書、請求の範囲及び/又は図面の用紙(PCT規則 70.16 及び実施細則第 607 号参照)						
□ 第 I 欄 4. 及び補充欄に示したように、出願時における国際出願の開示の範囲を超えた補正を含むものとこの 国際予備審査機関が認定した差替え用紙						
b. □ 電子媒体は全部で		(電子媒体の種類、数を示す)。				
配列表に関する補充欄に示すように、電子形式による配列表又は配列表に関連するテーブルを含む。 (実施細則第 802 号参照)						
4. この国際予備審査報告は、次の内容を含む。						

国際予備審査の請求書を受理した日 24.01.2006	国際予備審査報告を作成した日 24.02.2006		
名称及びあて先	特許庁審査官(権限のある職員)	5 N	9643
日本国特許庁 (I PEA/JP) 郵便番号100-8915	清木 泰		
東京都千代田区霞が関三丁目4番3号	電話番号 03-3581-1101 内総	泉 35	8 6

第Ⅲ欄 新規性、進歩性又は産業上の利用可能性についての国際予備審査報告の不作成

★ 第V欄 PCT35条(2)に規定する新規性、進歩性又は産業上の利用可能性についての見解、それを裏付

けるための文献及び説明

厂 第IV欄 発明の単一性の欠如

第VI欄ある種の引用文献第VII欄国際出願の不備第VII欄国際出願に対する意見

第Ⅱ欄 優先権

第	I欄	報告の基礎					
7	-E-er	リア明ト・アの子供家本和生は以下のよのな甘味しした					
ı.	1. 言語に関し、この予備審査報告は以下のものを基礎とした。						
	Part Makes	出願時の言語による国際出願 出願時の言語から次の目的のための言語である 語に翻訳された、この国際出願の翻訳文					
		国際調査 (PCT規則12.3(a)及び23.1(b)) 国際公開 (PCT規則12.4(a))					
		国際子備審査 (PCT規則55.2(a) 又は55.3(a))					
2.	この報告は下記の出願書類を基礎とした。 (法第6条 (PCT14条) の規定に基づく命令に応答するために提出された 英葉 と 関係は よっぱい この想体にない こ						
	た左	た差替え用紙は、この報告において「出願時」とし、この報告に添付していない。)					
		出願時の国際出願書類					
	V	明細書					
	12	•					
		第 1-27 ページ、出願時に提出されたもの					
		第ページ*、付けで国際予備審査機関が受理したもの第ページ*、付けで国際予備審査機関が受理したもの					
		第 付けで国際予備審査機関が受理したもの					
	M	請求の範囲					
		第 4, 6, 8-11 項、出願時に提出されたもの					
		第					
		第項*、PCT19条の規定に基づき補正されたもの第1,3,5,7,12-18項*、24.01.2006付けで国際予備審査機関が受理したもの第項*、付けで国際予備審査機関が受理したもの					
	Y	図面 第 1-19					
		第 1-19図、出願時に提出されたもの第図*、付けで国際予備審査機関が受理したもの					
		第 図 *、 付けで国際予備審査機関が受理したもの 第 図 *、 付けで国際予備審査機関が受理したもの					
	1						
		配列表に関する補充欄を参照すること。					
3.	V	補正により、下記の書類が削除された。					
		THE DEPOINTS ACT IN THE TOTAL					
		明細書第■ 請求の範囲第2項					
		□ 図面 第					
		配列表(具体的に記載すること)					
		■ 配列表に関連するテーブル(具体的に記載すること)					
4.	Г	この報告は、補充欄に示したように、この報告に添付されかつ以下に示した補正が出願時における開示の範囲を超					
	B.Ja.d	えてされたものと認められるので、その補正がされなかったものとして作成した。 (PCT規則 70.2(c))					
		明細書 第 ページ					
		明細書 第 請求の範囲 第 図面 第 ページ/図					
		第					
		配列表(具体的に記載すること)					
		配列表に関連するテーブル(具体的に記載すること)					
*	* 4. に該当する場合、その用紙に "superseded" と記入されることがある。						

特許性に関する国際予備報告	国際出願番号 PCT/JP2005/004676					
第V欄 新規性、進歩性又は産業上の利用可能性についての法第 12 条 (PCT35 条(2)) に定める見解、 それを裏付ける文献及び説明						
1. 見解						
	5, 7, 8, 9, 10, 11, 13, 1 1, 3, 4, 6, 12, 18	4, 15, 16, 17 有				
2. 文献及び説明(PCT規則 70.7)		AND				
1 又献り: 1 P り 1 一 1 り 3 4 と	21】一【00 31, 闌第41行,第 3360 A(【0079】,【 A(株式会社 5 A(富士通 8 A(三菱電	0 4 3 】,【図 1 】 — 【図 6 】 1 図 — 第 6 C 図 株式会社日立製作所)				
い。文献1には、前回のアクセス クセスアドレスと前々回のアクエスアドレスと前々回のアクエー アクセスア・ドレスであるリクエー しいという条件を満たすか否生に リフェッチ対象のアドレスにより リフェッチ対象のアドレスによ で、リクエストアドレス たな条件を生成するに な就1に教示された技術におることは新たな条件を生成すること 2006付けの手続補正書により	(2,18は ストレストリス ストアストで 大学アンドン 大学で 大学で 大学で 大学で 大学で 大学で 大学で 大学で 大学で 大学で	献1により新規性及び進歩性を有しなるヒストリアドレスの情報と前回のの差分の情報を保持しておき、今にの回回等がヒストリアドレスと差分との和あるだとれてとしたとき、生ストアドレスときのでは、フェンスをはないでは、24.01.00。まず、補正後の請求の範囲1,3,4,				
示されるような、アドレス範囲を 行うことは当業者には周知である ヤッシュラインの境界に合ってい にアドレス範囲を調整(アライン 技術も文献2に教示された技術	を指定してキャる。また、文献 いない場合には ン)する技術が もともにキャ	より進歩性を有しない。文献2にも例ッシュメモリに対する何らかの操作を2には、指定されたアドレス範囲がキ、キャッシュラインの境界に合うよう教示されている。文献1に教示されたッシュメモリに対するアドレスを用いみ合わせることは当業者にとって容易				

である。

補充欄

いずれかの欄の大きさが足りない場合

第 V.2 欄の続き

・請求の範囲7,8,9について

請求の範囲7,8,9は文献1により進歩性を有しない。文献1に教示された技術も、次にアクセスされると予想されるアドレスに関する情報を条件として生成し保持する点では請求の範囲7,8,9と同様である。条件として、次のアクセスされると予想されるアドレスそのものの自体の情報を保持するようにすべく、必要なアドレス演算を行うように設計変更を行うことは、当業者にとって容易である。

・請求の範囲10,11について

請求の範囲10,11は文献1により進歩性を有しない。キャッシュメモリの制御を 行うための必要に応じて、複数の条件の論理積や論理和を適宜用いることは当業者にと って容易である。

・請求の範囲13について

請求の範囲13は文献1及び文献3により進歩性を有しない。文献3にも例示されるような、キャッシュメモリに対するライト時にミスヒットする状況において、主記憶からキャッシュメモリへのデータ転送を行うことなく、キャッシュメモリにライトデータを登録する、いわゆるタッチ処理は当業者には周知である。文献1に教示される技術は主にリードのためのプリフェッチ処理に関するものであるが、これを文献3に例示されるようなライトのためのタッチ処理のためにも適用することは、当業者にとって容易である。

・請求の範囲1,14,15,16について

請求の範囲1,14,15,16は文献4により進歩性を有しない。文献4には、キャッシュメモリにおいて、アクセスアドレスが連続性を有し、かつ、アクセスアドレスがキャッシュラインの境界を越えたという条件を満たすか否かを判定し、当該条件を満たすと判定したとき、アクセスが終了した以前アクセスしていたキャッシュラインを優先的に追い出す(リプレースする)対象とする技術が教示されている。条件の判定や以前アクセスしていたキャッシュラインを特定するために、必要に応じて、条件を生成する手段やアドレスを生成する手段を備えることは当業者には容易である。

文献 4 に教示された技術においてアクセスアドレスの連続性を判定すること等のために、新たな条件を動的に生成するようにすることは当業者にとって容易である。このことを鑑みれば、24.01.2006付けの手続補正書により、出願当初の請求の範囲 1 と請求の範囲 2 をあわせて補正後の請求の範囲 1 としたことにもかかわらず、補正後の請求の範囲 1, 14, 15, 16 は依然として進歩性を有しないものである。

請求の範囲

[1] (補正後)プロセッサの状態に関する条件を生成する条件生成手段と、 現在のプロセッサの状態が前記条件を満たすかどうかを判定する判定手段と、 操作対象となるアドレスを生成するアドレス生成手段と、 前記判定手段が条件を満たすと判定したときに前記アドレス生成手段によって生成 されたアドレスを用いてキャッシュを操作する操作手段と

を備え、

前記条件生成手段は、前記判定手段が条件を満たすと判定した場合に新たな条件を生成することを特徴とするキャッシュメモリシステム。

- [2] (削除)
- [3] (補正後)前記条件生成手段は、プロセッサ内の特定レジスタの値に関する条件を生成する

ことを特徴とする請求項1記載のキャッシュメモリシステム。

- [4] 前記特定レジスタはプログラムカウンタである ことを特徴とする請求項3記載のキャッシュメモリシステム。
- [5] (補正後)前記条件生成手段は、特定のアドレス範囲内へのメモリアクセスおよび特定のアドレス範囲外へのメモリアクセスの何れかを前記条件として生成する ことを特徴とする請求項1記載のキャッシュメモリシステム。
- [6] 前記条件生成手段は、プロセッサが特定命令を実行することを前記条件として生成する

ことを特徴とする請求項1記載のキャッシュメモリシステム。

[7] (補正後)前記条件生成手段は、現在の条件に特定の演算を施すことによって前記 新たな条件を生成する

ことを特徴とする請求項1記載のキャッシュメモリシステム。

- [8] 前記条件生成手段はメモリアクセスアドレスを条件として生成し、 前記判定手段が条件を満たすと判定した場合に現在の条件に定数を加算すること によって前記新たな条件を生成する
 - ことを特徴とする請求項7記載のキャッシュメモリシステム。

24. 1. 2006.

- [9] 前記定数は、プロセッサにより実行されるポストインクリメント付きロード/ストア命令におけるインクリメント値またはデクリメント値、およびプロセッサにより実行される2回のロード/ストア命令におけるアドレスの差分値の何れかであることを特徴とする請求項8記載のキャッシュメモリシステム。
- [10] 前記条件生成手段は複数の条件を生成し、 前記判定手段は、複数の条件のすべてを満たすかどうかを判定する ことを特徴とする請求項1記載のキャッシュメモリシステム。
- [11] 前記条件生成手段は複数の条件を生成し、 前記判定手段は、複数の条件の何れかを満たすかどうかを判定する ことを特徴とする請求項1記載のキャッシュメモリシステム。
- [12] (補正後)前記操作手段は、

前記判定手段が条件を満たすと判定したときに、前記アドレス生成手段により生成 されたアドレスに対応するデータがキャッシュに格納されているかどうかを判定するデ ータ判定手段と、

格納されていないと判定された場合に、キャッシュメモリ中のラインを選択する選択 手段と、

前記選択されたラインが有効でダーディならライトバックを行うライトバック手段と、 前記アドレスに対応するデータをメモリからライトバック後の選択されたラインへ転送 する転送手段と、

前記アドレスをタグとして前記選択されたラインへ登録する登録手段と を備えることを特徴とする請求項1又は3記載のキャッシュメモリシステム。

[13] (補正後)前記操作手段は、

前記判定手段が条件を満たすと判定したときに、前記アドレス生成手段により生成 されたアドレスに対応するデータがキャッシュに格納されているかどうかを判定するデ ータ判定手段と、

格納されていないと判定された場合に、キャッシュメモリ中のラインを選択する選択 手段と、

選択されたラインが有効でダーティであれば、ライトバックを行うライトバック手段と、

メモリから選択されたラインへデータを転送することなく、前記生成したアドレスをタ グとして選択されたラインへ登録する登録手段と

を備えることを特徴とする請求項1又は3記載のキャッシュメモリシステム。

[14] (補正後)前記操作手段は、

前記判定手段が条件を満たすと判定したときに、前記アドレス生成手段により生成 されたアドレスに対応するデータがキャッシュに格納されているかどうかを判定するデ ータ判定手段と、

格納されていると判定された場合に、キャッシュメモリ中の格納先のラインを選択する選択手段と、

選択されたラインが有効でかつダーディであればライトバックを行うライトバック手段 と、

を備えることを特徴とする請求項1又は3記載のキャッシュメモリシステム。

[15] (補正後)前記操作手段は、

前記判定手段が条件を満たすと判定したときに、前記アドレス生成手段により生成されたアドレスに対応するデータがキャッシュに格納されているかどうかを判定するデータ判定手段と、

格納されていると判定された場合に、キャッシュメモリ中の格納先のラインを選択する選択手段と、

選択されたラインを無効化する無効化手段と

を備えることを特徴とする請求項1又は3記載のキャッシュメモリシステム。

[16] (補正後)前記操作手段は、

前記判定手段が条件を満たすと判定したときに、前記アドレス生成手段により生成 されたアドレスに対応するデータがキャッシュに格納されているかどうかを判定するデ ータ判定手段と、

格納されていると判定された場合に、キャッシュメモリ中の格納先のラインを選択する選択手段と、

ラインのアクセス順序を示す順序情報に対して、選択されたラインのアクセス順序を 変更する変更手段と、 を備えることを特徴とする請求項1又は3記載のキャッシュメモリシステム。

[17] (補正後)前記条件生成手段により前記条件としてメモリアドレスを生成し、前記操作手段は、さらに、

前記条件生成手段により生成されたメモリアドレスがラインの途中を指す場合に、当該ラインの先頭、次のラインの先頭および前のラインの先頭の何れかを指すように調整することによりアドレスを生成する調整手段を備える

ことを特徴とする請求項12から16の何れかに記載のキャッシュシステム。

[18] (補正後)キャッシュメモリの制御方法であって、

プロセッサの状態に関する条件を生成する条件生成ステップと、

現在のプロセッサの状態が前記条件を満たすかどうかを判定する判定ステップと、 操作対象となるアドレスを生成するアドレス生成ステップと、

前記判定ステップにおいて条件を満たすと判定したときに前記アドレス生成ステップにおいて生成されたアドレスを用いてキャッシュを操作する操作ステップと を有し、

前記判定ステップにて条件を満たすと判定した場合に、前記条件生成ステップに おいて新たな条件を生成することを特徴とする制御方法。